# 林州電子科技大学

## 网络安全理论与技术实验

## 实验报告

学	网络空间等	安全学院
专	<b>火</b> 网络 网络 一	工程
班	18272	2412
学	18041	1618
学生姓名	<b>第</b> 廖越	3强
教师姓名	<b>名</b>	5 <b>/</b> N
完成日期	月11.	2
成  纟	हूं 	

## 实验一 OSPF 路由项攻击和防御实验

## 一、实验目的

- 1. 验证路由器 OSPF 配置过程
- 2. 验证 OSPF 建立动态路由项过程
- 3. 验证 OSPF 路由项欺骗攻击过程
- 4. 验证 OSPF 源端鉴别功能的配置过程
- 5. 验证 OSPF 阳路有欺骗攻击功能的实现过程

## 二、 实验原理

路由项欺骗攻击过程如图 6.1 所示,人侵路由器伪造了和网络 192.1.4.0/24 直接连接的链路状态信息,导致路由器 R1 通过 OSPF 生成的动态路由项发生错误,如图 6.1 中 R1 错误路由表所示。解决路由项欺骗攻击问题的关键有三点:一是对建立邻接关系的路由器的身份进行鉴别,只和授权路由器建立邻接关系;二是对相互交换的链路状态信息进行完整性检测,只接收和处理完整性检测通过的链路状态信息;三是通过链路状态信息中携带的序号确定该链路状态信息不是黑客截获后重放的链路状态信息。实现上述功能的基础是在相邻路由器中配置相同的共享密钥,相互交换的链路状态信息和 Hello 报文携带由共享密钥加密的序号和由共享密钥生成的 MAC(消息鉴别码),通过消息鉴别码实现路由消息的源端鉴别和完整性检测,全部过程如图 6.2 所示。

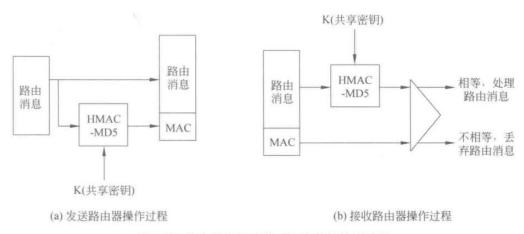
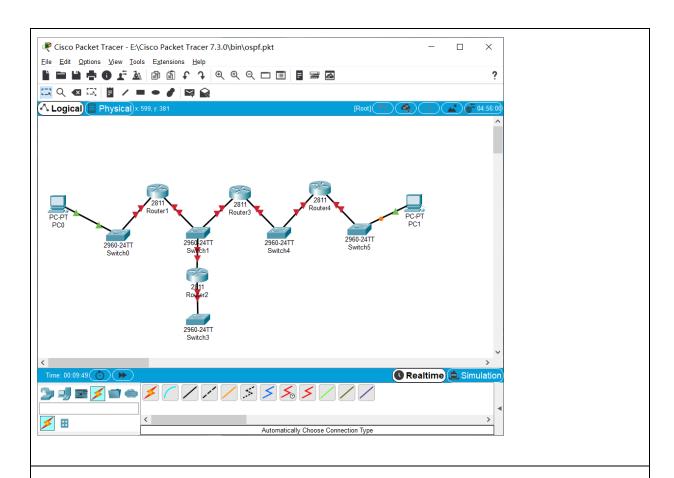


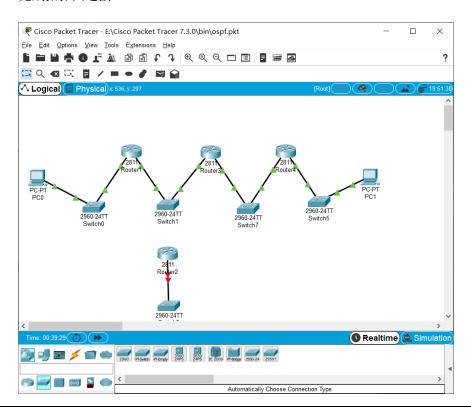
图 6.2 路由消息源端鉴别和完整性检测过程

## 三、 实验环境/实验拓扑图

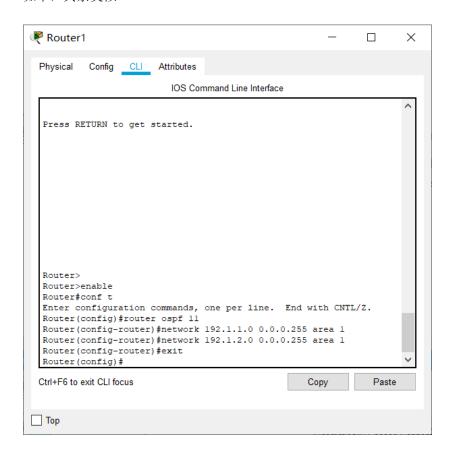


## 四、主要操作步骤及实验结果记录

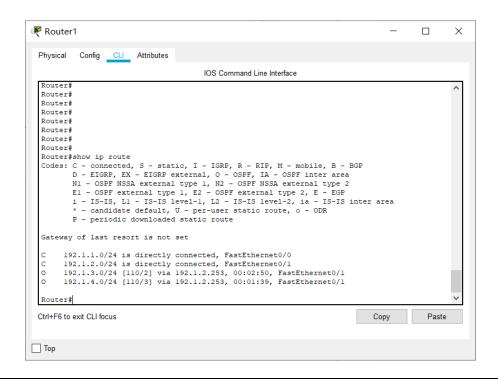
1. 完成拓扑图连接



2. 完成网络信息配置(IP、掩码等),将除了入侵部分外的三个路由器都配置 ospf 功能,router1 配置如下,其余类似

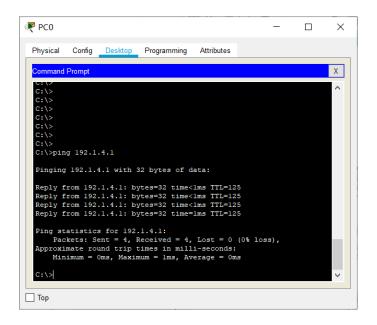


### 配置后查看路由表(show ip route)

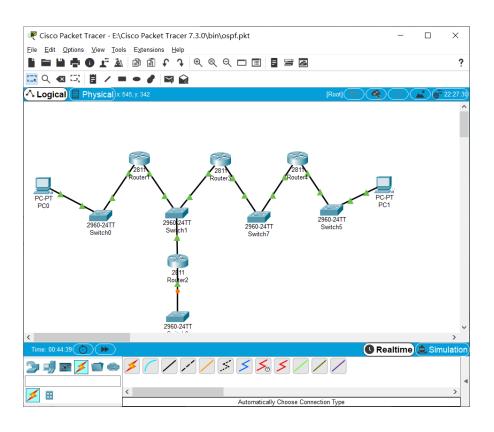


3. 验证 pc0 与 pc1 之间的连通性,如图,已经连通

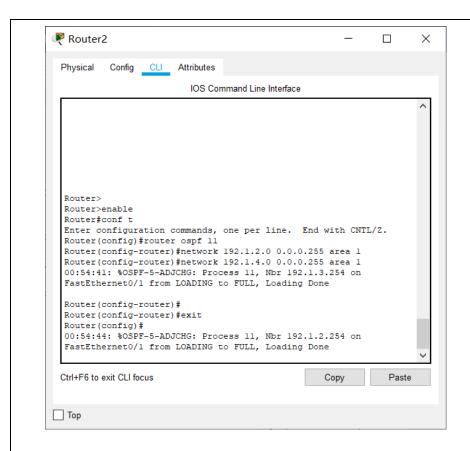
pc0: 192.1.1.1 pc1: 192.1.4.1



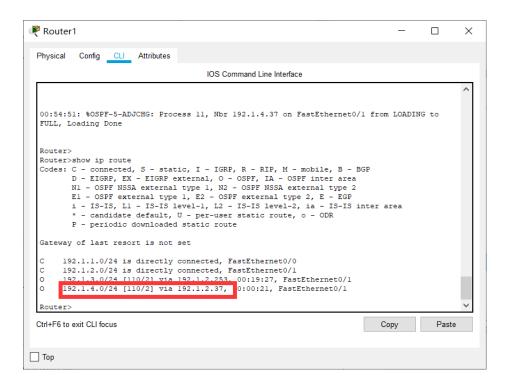
4. 将入侵部分接入网络,如图



给入侵者的路由器 router2 配置 ospf

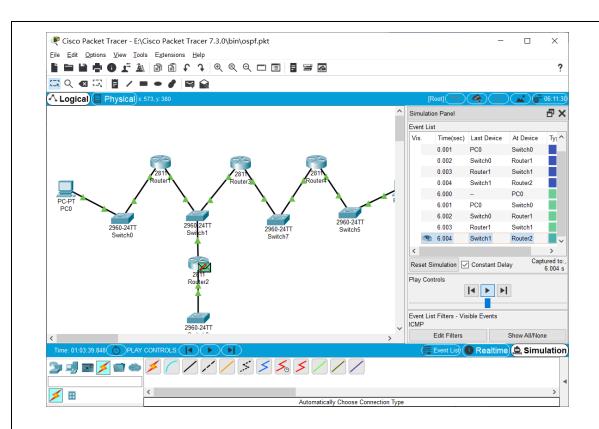


配置完后,查看 router1 的路由表

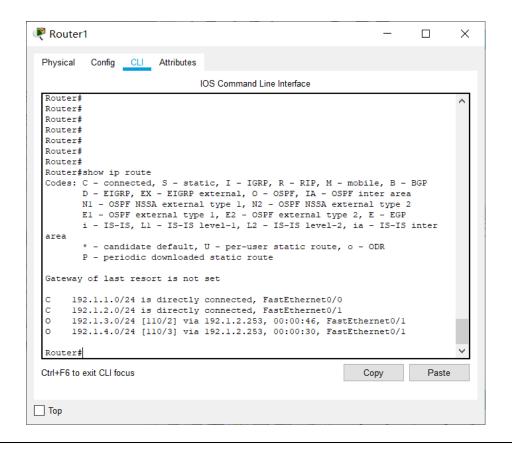


可见前往192.1.4.0的下一跳的地址已经变成了入侵者的路由接口地址

5. 进入仿真模式,PC0 发送 ICMP 包给 PC1,可见数据包最终发送给了入侵者的路由,无法到达 PC1



6. 给 router1, router3, router4 添加源端鉴别和完整性检测功能的配置后,再次查看 router1 的路由表,可见已经恢复正常



五、实验分析总结及心得
通过这次实验,我对 OSPF 这方面的安全知识有了新的认识,学会了防御这些攻击的基本操作,对它们的攻击流程有了一个的清晰的认识。也对这路由表的转发模式这个概念有了更深入的理解,明白了给配置路由消息携带鉴别码的重要性,提高了自己的安全意识。

## 实验二 流量管制实验

## 六、 实验目的

- 1. 验证流量管制器的配置过程。
- 2. 验证通过流量管制阻止病毒快速传播的过程。
- 3. 验证通过流量管制阻止拒绝服务攻击的过程。
- 4. 验证流量管制的工作原理。

## 七、实验原理

实施流量管制的前提有两个:一是分类信息流,从图 6.18 中的路由器 RI 接口 2 和路由器 R2 接口 1 输出的信息流中分离出网络 192.1.1.0/24 和网络 192.1.3.0/24 中的终端发送给邮件服务器和 Web 服务器的流量;二是限定这些流量的平均传输速率。

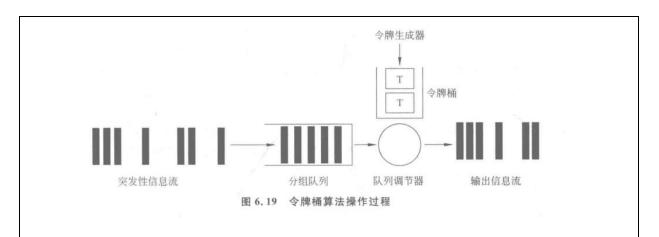
通过规则从 IP 分组流中鉴别出一组 IP 分组,规则由一组属性值组成,如果某个 IP 分组携带的信息和构成规则的一组属性值匹配,意味着该 IP 分组和该规则匹配。构成规则的属性值通常由下述字段组成:

- (1)源 IP 地址,用于匹配 IP 分组 IP 首部中的源 IP 地址字段值。
- (2)目的 IP 地址,用于匹配 IP 分组 IP 首部中的目的 IP 地址字段值。
- (3)源和目的端口号,用于匹配作为 IP 分组净荷的传输层报文首部中源和目的端口号字段值。
- (4)协议类型,用于匹配 IP 分组首部中的协议字段值。

例如分离出网络 192.1.1.0/24 中的终端发送给邮件服务器的流量的规则如下:(1)协议类型=TCP。

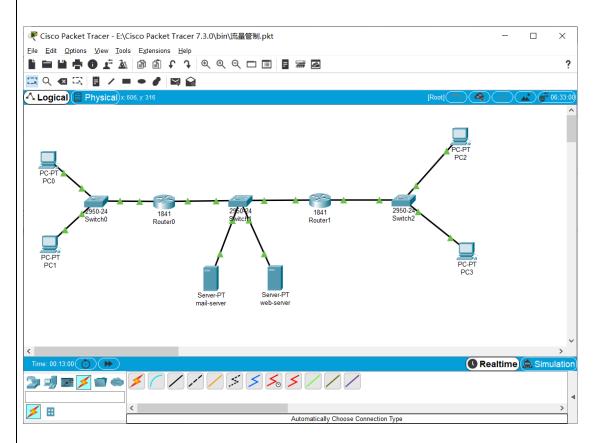
- (2)源 IP 地址=192.1.1.0/24。
- (3)源端口号:任意。
- (4)目的 IP 地址=193.1.2.3/32。
- (5)目的端口号=25。

限制流量平均传输速率采用如图 6.19 所示的令牌桶算法。如果授予每一个令牌 P 字节的传输能力,且令牌生成器生成令牌的速率是 R 个令牌/s,则平均传输速率= $P \times 8 \times R$ 。



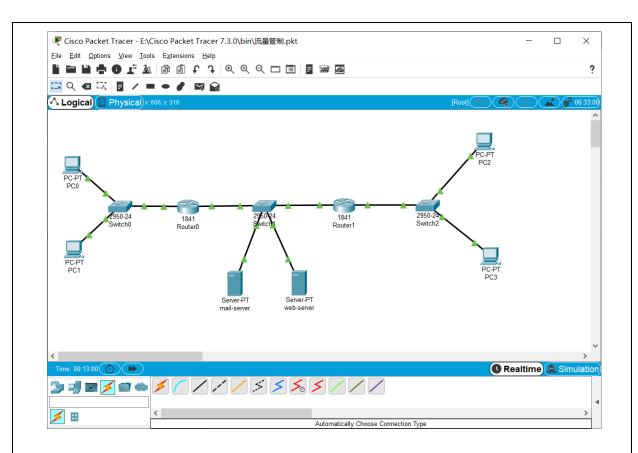
如果授予每一个令牌的传输能力是不变的,可以通过改变令牌生成器生成令牌的速率改变平均速率。假定授予每一个令牌P字节的传输能力,如果设定的平均传输速率是Viups,则生成令牌的速率=V/(P×8)。

## 八、 实验环境/实验拓扑图

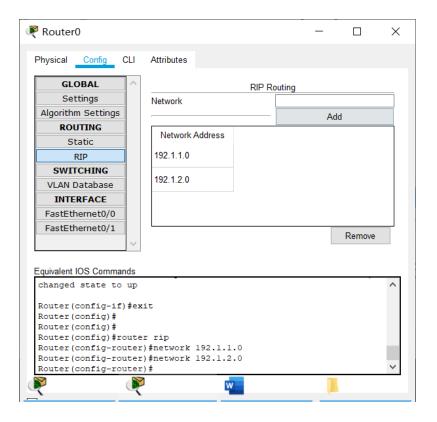


## 九、 主要操作步骤及实验结果记录

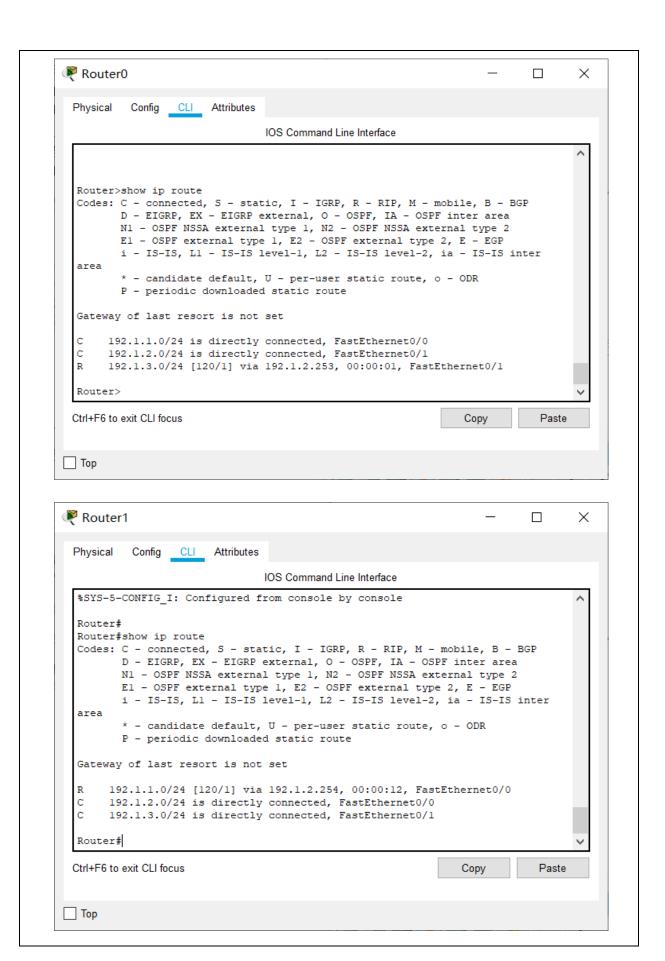
1. 完成拓扑图连接



2. 完成接口的 IP、掩码配置。为 router0 和 router1 配置 RIP, 其中 router0 配置如下, router 类似

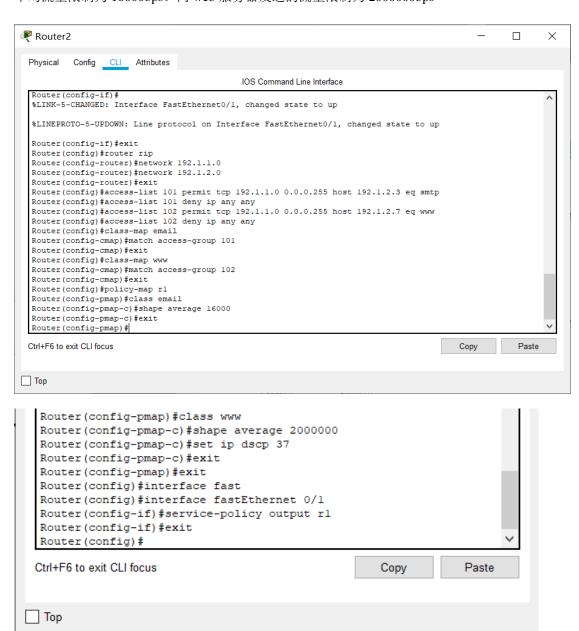


配置完后二者的路由表分别如下

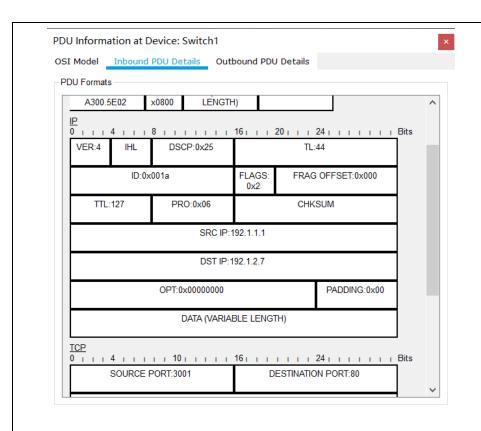


#### 3. 完成各个终端的信息配置

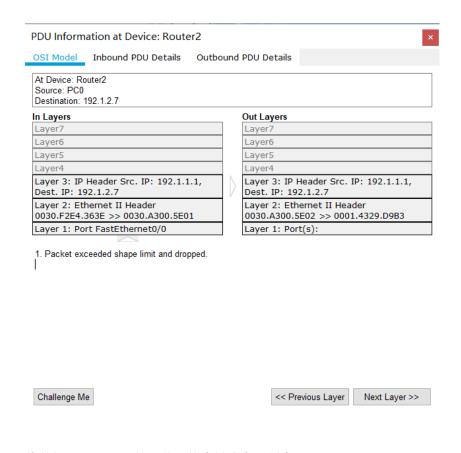
4. 完成路由器 router1, router2 流量管制器的配置,将 192.1.1.0/24 网段中的终端向 email 服务器发送的平均流量限制为 16000bps。向 web 服务器发送的流量限制为 2000000bps



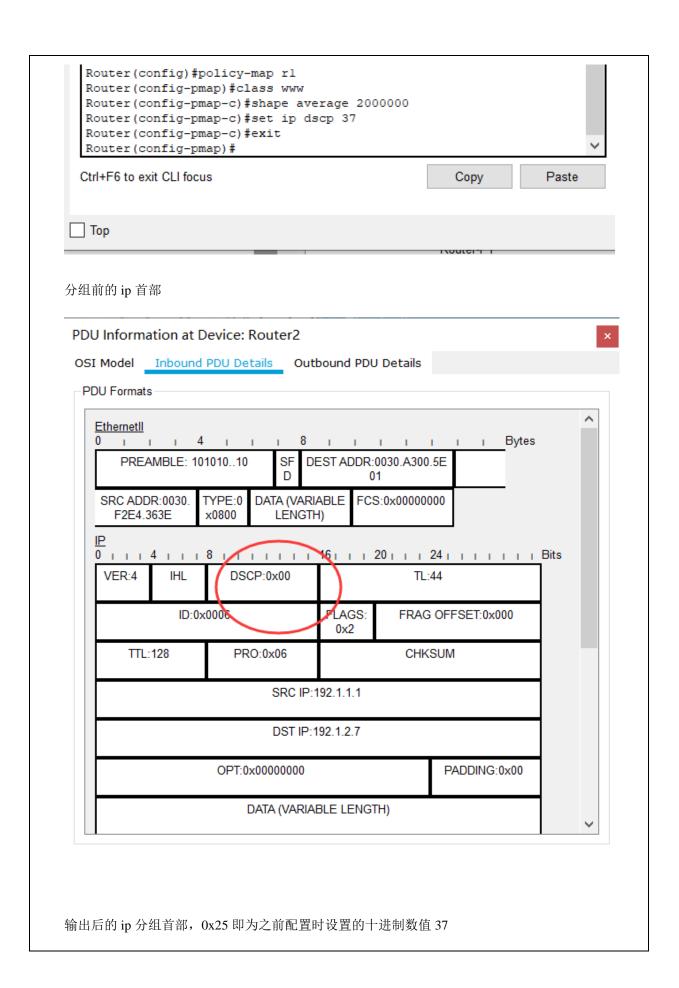
进入仿真模拟,pc0 访问 web 服务器的 TCP 报文如下(操作是打开 pc0 的 web brower 然后一阵狂点 go 按钮)

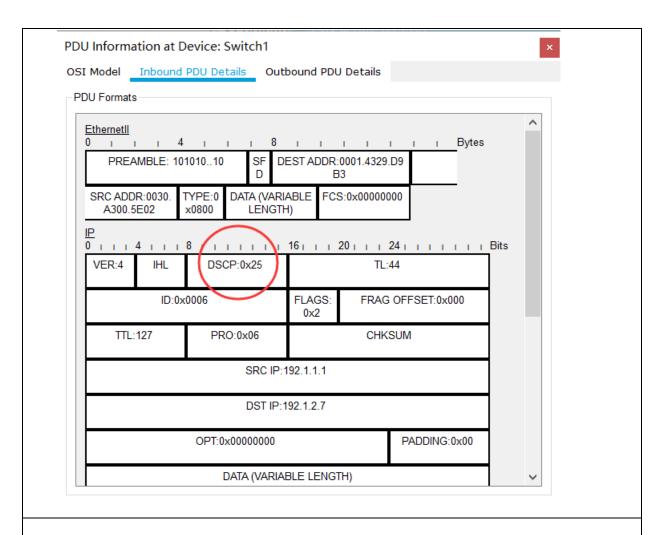


## 因流量管制而被丢弃的包



5. 将前往 web server 的浏览器的流量速率限制为 2000000bps,





## 十、 实验分析总结及心得

通过这次实验,我对流量管制这方面的安全知识有了新的认识,学会了防御这些流量攻击的基本操作,对它们的攻击流程有了一个的深刻的认识。也对这数据包传输这个概念有了更深入的理解,明白了做好流量管制,提高网站安全防护的重要性提高了自己的安全意识。